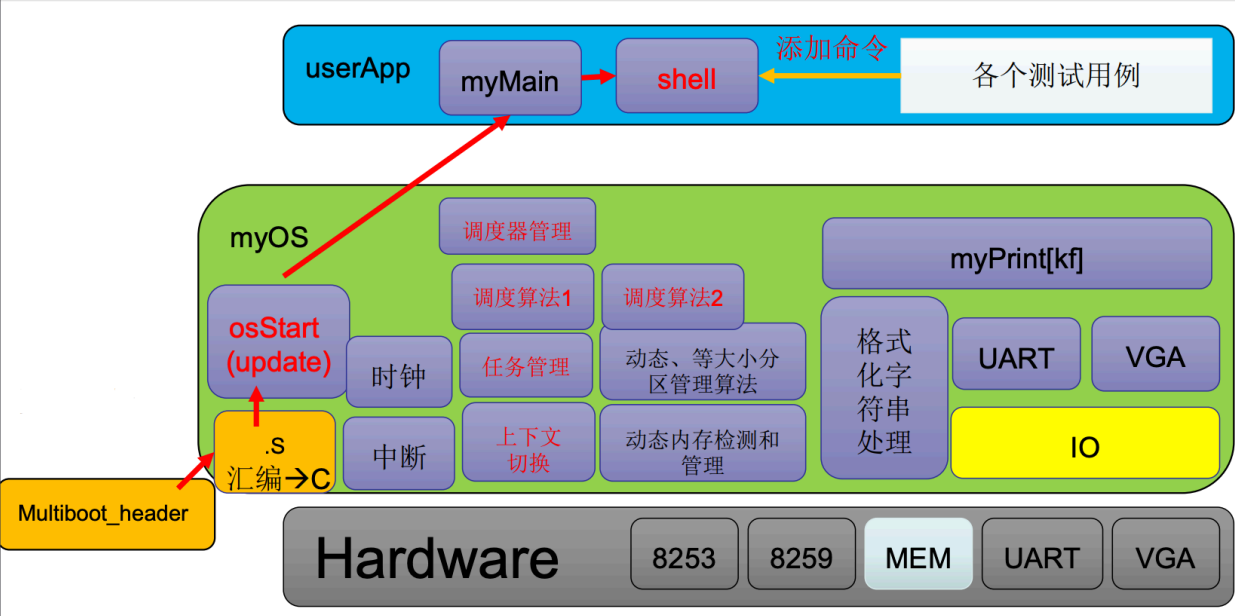


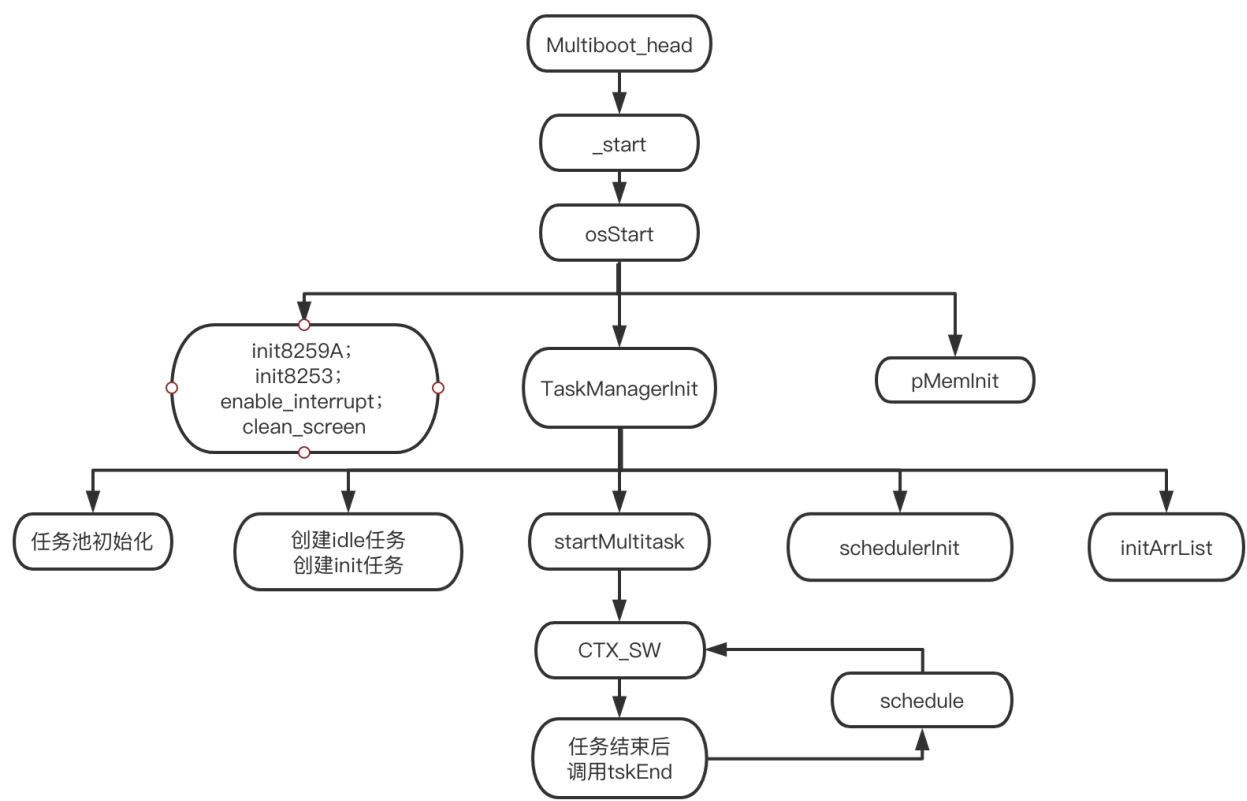
# 实验六 Task Management

## 软件框架及概述



概述：从Multiboot\_header进入入操作系统内核(myOS)，为进入C程序准备好上下文，初始化操作系统，新增了上下文切换、任务管理、调度器管理和两种调度算法。通过myMain(封装成init任务)进入userApp。userApp中包含若干个测试用例并实现了shell功能(封装成任务)。

# 主流程及其实现



主流程图

主流程说明：multiboot\_header.s调用\_start入口，myOS中的Start32.s设置好中断处理，设置时钟中断(包括后续的tick维护、墙钟维护和显示)，提供了osStart()入口，做好第一次调用C语言入口前的准备，进入osStart()后，先初始化操作系统，包括初始化i8259、i8253，并开中断，检测内存并初始化，最后进行任务管理器初始化，包括任务池初始化，手动创建idle任务，初始化到达队列，初始化调度器，创建init任务，最后进入多任务状态从init任务(Mymain)开始执行，任务结束后根据调度器提供的接口调度出下一个任务继续执行，如此往返。

## 主要功能模块及其实现&源代码说明

实验6的基础来自助教提供的框架

### 模块一 任务管理

定义任务数据结构如下所示，新增了一个dLink\_node型结构体用于维护就绪队列，结构体para指定了任务的优先级、执行时间、到达时间、调度策略等参数。

```

1  typedef struct myTCB {
2      /* node should be the 1st element*/
3      struct dLink_node thisNode;
4
5      /* node body */
6      unsigned long state; // 0:rdy
7      int tcbIndex;
8      struct myTCB * next;
9      unsigned long* stkTop;
10     unsigned long stack[STACK_SIZE];
11     tskPara para;
12     unsigned int leftSlice; // for SCHED_RR or SCHED_RT_RR policy
13 } myTCB;

```

其他任务管理接口如任务的创建与销毁均同实验5，此处不再展示。

## 模块二 任务参数管理

```

1  void _setTskPara(myTCB *task, tskPara *para){ //将para中的参数值赋值给
    task的对应参数
2
3      if(para == (void*)0)
4          task->para = defaultTskPara;
5      else task->para = *para;
6  }
7
8  void initTskPara(tskPara *buffer){ //将任务buffer的参数设置为默认值
9      *buffer = defaultTskPara;
10 }
11
12 void setTskPara(unsigned int option, unsigned int value, tskPara *buffer){
    //设置task的设计调度的四个参数
13     //option控制buffer的哪个参数要被赋值, value是具体的数值
14     switch (option){
15         case PRIORITY:      buffer->priority=value; break;
16         case EXETIME:       buffer->exeTime=value; break;
17         case ARRTIME:       buffer->arrTime=value; break;
18         case SCHED_POLICY:  buffer->schedPolicy=value; break;
19         default ;;
20     }
21 }
22
23 void getTskPara(unsigned option, unsigned int *para){ //查看task的设计
    调度的四个参数
24     //option控制buffer的哪个参数要查看 赋值给para
25     switch (option){
26         case PRIORITY:      *para = currentTsk->para.priority; break;
27         case EXETIME:       *para = currentTsk->para.exeTime; break;
28         case ARRTIME:       *para = currentTsk->para.arrTime; break;

```

```

29         case SCHED_POLICY:      *para = currentTsk->para.schedPolicy; break;
30         default ;;
31     }
32 }

```

### 模块三 统一调度接口

根据事先选择好的调度器，封装调度接口。本次实验实现了基于SJF的调度器和基于优先级调度算法的调度器。

```

1
2 myTCB *nextTsk(void){                                //返回下一个调度的任务
3     return sysScheduler->nextTsk_func();
4 }
5
6 void enqueueTsk(myTCB *tsk){                          //任务进入就绪队列
7     sysScheduler->enqueueTsk_func(tsk);
8 }
9
10 void dequeueTsk(myTCB *tsk){                          //任务出就绪队列
11     sysScheduler->dequeueTsk_func(tsk);
12 }
13
14 void createTsk_hook(myTCB *created){                  //创建任务时的hook
15     if(sysScheduler->createTsk_hook)
16         sysScheduler->createTsk_hook(created);
17 }
18
19 extern void scheduler_hook_main(void);
20
21 void schedulerInit(void){                              //调度器初始化
22     scheduler_hook_main();
23     sysScheduler->schedulerInit_func();
24 }
25
26 void scheduler_tick(void){                             //tick时的hook
27     if(sysScheduler->tick_hook)
28         sysScheduler->tick_hook();
29 }
30
31 void schedule(void){                                  //实现调度功能
32     static int idle_times=0;
33     myTCB * prevTsk;
34
35     disable_interrupt();
36
37     prevTsk = currentTsk;
38     currentTsk = sysScheduler->nextTsk_func();
39     if(currentTsk == idleTsk && idle_times==0)        //第一次执行idle

```

```

40     {
41         idle_times++;
42         context_switch(prevTsk,currentTsk);
43     }
44     else if(currentTsk == idleTsk && prevTsk == idleTsk);
45     else context_switch(prevTsk,currentTsk);
46
47     enable_interrupt();
48 }

```

## 模块四 调度器管理

```

1  unsigned int getSysScheduler(void){          //返回调度器类型
2      return sysScheduler->type;
3  }
4
5  void setSysScheduler(unsigned int what){      //设置*sysScheduler选择使用哪种调
        度器
6      switch (what){
7          case SCHEDULER_FCFS:                sysScheduler = &scheduler_FCFS; break;
8          case SCHEDULER_SJF:                 sysScheduler = &scheduler_SJF; break;
9          case SCHEDULER_PRIORITY0:           sysScheduler = &scheduler_PRIORITY0;
        break;
10         //case SCHEDULER_RR:                 sysScheduler = &scheduler_RR; break;
11         //case SCHEDULER_PRIORITY:           sysScheduler = &scheduler_PRIORITY;
        break;
12         //case SCHEDULER_MQ:                 sysScheduler = &scheduler_MQ; break;
13         //case SCHEDULER_FMQ:                 sysScheduler = &scheduler_FMQ;
        break;
14         default ;;
15     }
16 }
17
18 void getSysSchedulerPara(unsigned int who, unsigned int *para){          //返回
        调度器参数
19     switch (who){
20         case SCHED_RR_SLICE: *para = defaultSlice; break;
21         case SCHED_RT_RR_SLICE: *para = defaultRtSlice; break;
22         default ;;
23     }
24
25 }
26
27 void setSysSchedulerPara(unsigned int who, unsigned int para){          //设置
        调度器参数
28     switch (who){
29         case SCHED_RR_SLICE: defaultSlice = para; break;
30         case SCHED_RT_RR_SLICE: defaultRtSlice = para; break;
31         default ;;

```

```

32     }
33 }

```

## 模块五 Priority0调度算法

相比FCFS算法，区别主要体现在任务入队列接口`tskEnqueuePRIO0`中，任务并不是直接挂在队尾，而是根据优先级大小找到应该插在队列中的位置。

```

1  myTCB *rqPRIO0; //优先级调度队列
2
3  void rqPRIO0Init(void) { //初始化优先级调度队列
4      rqPRIO0 = idleTsk; // head <- idleTsk
5      dLinkListInit((dLinkedList *)(&(rqPRIO0->thisNode)));
6  }
7
8  myTCB * nextPRIO0Tsk(void) { //返回队列中下一个待调度的任务
9      return (myTCB*)dLinkListFirstNode((dLinkedList*)rqPRIO0);
10 }
11
12
13 void tskEnqueuePRIO0(myTCB *tsk){ //任务入队列
14     dLink_node *q = ((dLinkedList*)rqPRIO0)->next;
15     while(q!=(dLinkedList*)rqPRIO0 && ((myTCB *)q)->para.priority<tsk-
16 >para.priority) //按优先级从小到大顺序入队
17         q=q->next;
18     dLinkInsertBefore((dLinkedList*)rqPRIO0,q,(dLink_node *)tsk);
19 }
20
21 void tskDequeuePRIO0(myTCB *tsk){ //任务出队列
22     dLinkDelete((dLinkedList*)rqPRIO0,(dLink_node*)tsk);
23 }
24
25
26 void schedulerInit_PRIO0(void){ //调度器初始化
27     rqPRIO0Init();
28
29     /* default for all task except idleTsk*/
30     defaultTskPara.schedPolicy = SCHED_PRIO;
31
32     /* special for idleTsk*/
33     _setTskPara(idleTsk,&defaultTskPara);
34     idleTsk->para.schedPolicy = SCHED_IDLE;
35
36     initTsk_para.priority = 0; //init任务优先级设为0，为最高优先级
37 }
38
39 struct scheduler scheduler_PRIO0 = { //将各接口封装成一个调度器
40     .type = SCHEDULER_PRIORITY0,

```

```

41     .nextTsk_func = nextPRIO0Tsk,
42     .enqueueTsk_func = tskEnqueuePRIO0,
43     .dequeueTsk_func = tskDequeuePRIO0,
44     .schedulerInit_func = schedulerInit_PRIO0,
45     .createTsk_hook = NULL,
46     .tick_hook = NULL
47 };

```

## 模块六 SJF(非抢占式)调度算法

相当于以执行时间作为优先级的调度算法。主要新增了一个**tickSJF\_hook**机制在每次tick时判断当前任务是否已超过预计的执行时间，若超过则强行结束该任务重新调度。

```

1  myTCB *rqSJF; //SJF队列
2
3  void rqSJFInit(void) { //初始化SJF调度队列
4      rqSJF = idleTsk; // head <- idleTsk
5      dLinkedListInit((dLinkedList *)(&(rqSJF->thisNode)));
6  }
7
8  int Start_tick; //记录任务开始的时刻
9  extern int getTick(void);
10 extern void tskEnd(void);
11
12 myTCB * nextSJFTsk(void) { //返回队列中下一个待调度的任务
13     Start_tick = getTick();
14     return (myTCB*)dLinkedListFirstNode((dLinkedList*)rqSJF);
15 }
16
17
18 void tskEnqueueSJF(myTCB *tsk){ //任务入队列
19     dLink_node *q = ((dLinkedList*)rqSJF)->next;
20     while(q!=(dLinkedList*)rqSJF && ((myTCB *)q)->para.exeTime<=tsk-
21 >para.exeTime)
22         q=q->next;
23     dLinkInsertBefore((dLinkedList*)rqSJF,q,(dLink_node *)tsk);
24 }
25
26 void tskDequeueSJF(myTCB *tsk){ //任务出队列
27     dLinkDelete((dLinkedList*)rqSJF,(dLink_node*)tsk);
28 }
29
30
31 void schedulerInit_SJF(void){ //调度器初始化
32     rqSJFInit();
33
34     /* default for all task except idleTsk*/
35     defaultTskPara.schedPolicy = SCHED_SJF;

```

```

36
37     /* special for idleTsk*/
38     _setTskPara(idleTsk,&defaultTskPara);
39     idleTsk->para.schedPolicy = SCHED_IDLE;
40
41     initTsk_para.exeTime = MAX_EXETIME;    //init任务执行时间设为MAX以保证不被
强行中断
42 }
43
44 void tickSJF_hook(void){                    //每次tick检查一次是否超时
45     if(getTick()-Start_tick>=currentTsk->para.exeTime)
46         tskEnd();
47 }
48
49 struct scheduler scheduler_SJF = {          //将各接口封装成一个调度器
50     .type = SCHEDULER_SJF,
51     .nextTsk_func = nextSJFTsk,
52     .enqueueTsk_func = tskEnqueueSJF,
53     .dequeueTsk_func = tskDequeueSJF,
54     .schedulerInit_func = schedulerInit_SJF,
55     .createTsk_hook = NULL,
56     .tick_hook = tickSJF_hook
57 };

```

## 一些其他模块

到达队列的入队接口，根据ARRTIME的大小排序决定任务在队列中的位置。

```

1  /* arrTime: small --> big */
2  void ArrListEnqueue(myTCB* tsk){           //根据tsk新建一个节点 按照arrTime小到大的
顺序插入到链表的对应位置
3      arrNode *p = tcb2Arr(tsk);
4      p->theTCB = tsk;
5      p->arrTime = tsk->para.arrTime;
6      dLink_node *q = arrList.next;
7      while(q!=&arrList && ((arrNode *)q)->arrTime<=p->arrTime)
8          q=q->next;
9      dLinkInsertBefore(&arrList,q,(dLink_node *)p);
10 }

```

## 目录组织

```

├── Makefile
├── README_sched.txt
├── multibootheader
│   └── multibootHeader.S
├── myOS
│   ├── Makefile
│   ├── dev
│   │   ├── Makefile
│   │   ├── i8253.c
│   │   ├── i8259A.c
│   │   └── uart.c

```



[illegible]



## Makefile组织

关键规则：

```
1  output/myOS.elf: ${OS_OBJS} ${MULTI_BOOT_HEADER}
2      ${CROSS_COMPILE}ld -n -T myOS/myOS.ld ${MULTI_BOOT_HEADER} ${OS_OBJS}
   -o output/myOS.elf
3
4  output/%.o : %.S      #所有的.s生成.o
5      @mkdir -p $(dir $@)
6      @${CROSS_COMPILE}gcc ${ASM_FLAGS} -c -o $@ $<
7
8  output/%.o : %.c      #所有的.c生成.o
9      @mkdir -p $(dir $@)
10     @${CROSS_COMPILE}gcc ${C_FLAGS} -c -o $@ $<
```

先由各级子目录下的.c 和.s文件生成.o文件，再将.o文件作为依赖文件，按照myOS.ld规则链接成终极目标文件myOS.elf。

## 代码布局说明

首先定位到内存中1M地址处。可执行文件的.text段从此处开始。先存放.multiboot\_header段[12字节]，往后对齐8字节后，再存放所有输入文件的.text段。往后对齐16字节，开始存放可执行文件的.data段，即为所有输入文件的.data段。往后对齐16字节，接着存放可执行文件的.bss段，包括所有输入文件中未初始化的全局变量。bss段结束后再向后对齐16字节，此处以\_end作为结束标记。往后对齐512字节。

## 编译过程说明

分别直接在终端运行./source2img.sh test1\_sjf 和 ./source2img.sh test2\_prio0对两种不同调度算法进行编译，并将串口重定向到伪终端，运行时告知具体是哪个，并据此输入

```
1 | sudo screen /dev/pts/0    #假设是/dev/pts/0
```

接着就可以通过伪终端输入命令。

## 运行和运行结果说明

Priority0调度算法的测试用例主要设置如下：

```

1 void scheduler_hook_main(void){
2     //prior settings
3     setSysScheduler(SCHEDULER_PRIORITY0);
4 }
5
6 void doSomeTestBefore(void){
7     setWallClock(18,59,59);    //set time 18:59:59
8     setWallClockHook(&wallClock_hook_main);
9 }
10
11 void myTSK0(void){
12     int j=1;
13     while(j<=10){
14         myPrintf(0x7,"myTSK0::%d    \n",j);
15         busy_n_ms(120);
16         j++;
17     }
18     tskEnd();    //the task is end
19 }
20
21 void myTSK1(void){
22     int j=1;
23     while(j<=10){
24         myPrintf(0x7,"myTSK1::%d    \n",j);
25         busy_n_ms(120);
26         j++;
27     }
28     tskEnd();    //the task is end
29 }
30
31 void myTSK2(void){
32     int j=1;
33     while(j<=10){
34         myPrintf(0x7,"myTSK2::%d    \n",j);
35         busy_n_ms(120);
36         j++;
37     }
38     tskEnd();    //the task is end
39 }
40
41 void testSchedulerPRIORITY0(void){    //FCFS or RR or SJF or PRIORITY0
42     tskPara tskParas[4];
43     int i;
44
45     if(getSysScheduler()!=SCHEDULER_PRIORITY0) {
46         myPrintf(0x3,"NEED scheduler:
47 SCHEDULER_PRIORITY0!!!!!!STOPED!!!!!!");
48         return;
49     }

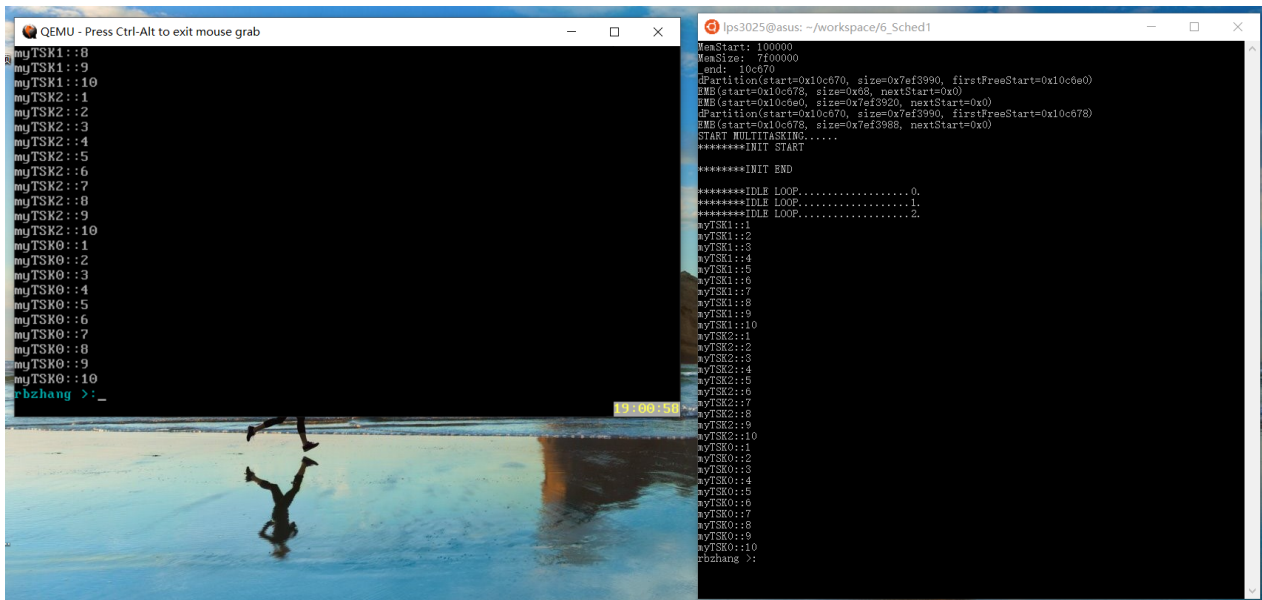
```

```

49
50     for(i=0;i<4;i++) initTskPara(&tskParas[i]);
51
52     setTskPara(ARRTIME,250,&tskParas[0]);
53     setTskPara(PRIORITY,10,&tskParas[0]);
54     createTsk(myTSK0,&tskParas[0]);
55
56     setTskPara(ARRTIME,250,&tskParas[1]);
57     setTskPara(PRIORITY,5,&tskParas[1]);
58     createTsk(myTSK1,&tskParas[1]);
59
60     setTskPara(ARRTIME,250,&tskParas[2]);
61     setTskPara(PRIORITY,7,&tskParas[2]);
62     createTsk(myTSK2,&tskParas[2]);
63
64     initShell();
65     memTestCaseInit();
66     setTskPara(ARRTIME,520,&tskParas[3]);
67     setTskPara(PRIORITY,12,&tskParas[3]);
68     createTsk(startShell,&tskParas[3]); // startShell();
69 }
70
71 void myMain(void){ //main is our init task
72     clear_screen();
73
74     doSomeTestBefore();
75
76     myPrintf(0x7,"*****INIT START\n\n");
77     testSchedulerPRIORITY0();
78     myPrintf(0x7,"*****INIT END\n\n");
79
80     tskEnd(); // init end
81 }

```

运行结果如下：



运行结果说明：myTSK0、myTSK1、myTSK2的优先级分别设为10、5、7(优先级越小越优先)，到达时间均设为250。由上图可见在经过一开始的idle后，按照优先级从小到大顺序执行了myTSK1、myTSK2、myTSK0。最后执行达到最晚且优先级最低的shell。

SJF调度算法的测试用例主要设置如下：

```

1 void scheduler_hook_main(void){
2     //prior settings
3     setSysScheduler(SCHEDULER_SJF);
4 }
5
6 void doSomeTestBefore(void){
7     setWallClock(18,59,59);    //set time 18:59:59
8     setWallClockHook(&wallClock_hook_main);
9 }
10
11 void myTSK0(void){
12     int j=1;
13     while(j<=10){
14         myPrintf(0x7,"myTSK0::%d    \n",j);
15         busy_n_ms(120);
16         j++;
17     }
18     tskEnd();    //the task is end
19 }
20
21 void myTSK1(void){
22     int j=1;
23     while(j<=10){
24         myPrintf(0x7,"myTSK1::%d    \n",j);
25         busy_n_ms(120);
26         j++;

```

```

27     }
28     tskEnd();    //the task is end
29 }
30
31 void myTSK2(void){
32     int j=1;
33     while(j<=10){
34         myPrintf(0x7,"myTSK2::%d    \n",j);
35         busy_n_ms(120);
36         j++;
37     }
38     tskEnd();    //the task is end
39 }
40
41 void testSchedulerSJF(void){    //FCFS or RR or SJF or PRIORITY0
42     tskPara tskParas[4];
43     int i;
44
45     if(getSysScheduler()!=SCHEDULER_SJF) {
46         myPrintf(0x3,"NEED scheduler: SCHEDULER_SJF!!!!!!STOPED!!!!!!");
47         return;
48     }
49
50     for(i=0;i<4;i++) initTskPara(&tskParas[i]);
51
52     setTskPara(ARRTIME,50,&tskParas[0]);
53     setTskPara(EXETIME,20,&tskParas[0]);
54     createTsk(myTSK0,&tskParas[0]);
55
56     setTskPara(ARRTIME,100,&tskParas[1]);
57     setTskPara(EXETIME,50,&tskParas[1]);
58     createTsk(myTSK1,&tskParas[1]);
59
60     setTskPara(ARRTIME,0,&tskParas[2]);
61     setTskPara(EXETIME,80,&tskParas[2]);
62     createTsk(myTSK2,&tskParas[2]);
63
64     initShell();
65     memTestCaseInit();
66     setTskPara(ARRTIME,120,&tskParas[3]);
67     setTskPara(EXETIME,2000,&tskParas[3]);
68     createTsk(startShell,&tskParas[3]);    //    startShell();
69 }
70
71 void myMain(void){    //main is our init task
72     clear_screen();
73
74     doSomeTestBefore();
75

```

```

76     myPrintf(0x7, "*****INIT  START\n\n");
77     testSchedulerSJF();
78     myPrintf(0x7, "*****INIT  END\n\n");
79
80     tskEnd();  // init end
81 }

```

运行结果如下：

The image shows two terminal windows. The left window, titled 'QEMU', displays a list of tasks and their execution times: myTSK2:6, myTSK2:6, myTSK2:7, myTSK2:8, myTSK2:9, myTSK2:10, myTSK0:1, myTSK0:2, myTSK0:3, myTSK1:1, myTSK1:2, myTSK1:3, myTSK1:4, myTSK1:5, myTSK1:6, myTSK1:7. Below this, it shows '\*\*\*\*\*IDLE LOOP.....0.' and a list of idle loops: 1., 2., 3., 4., 5., 6. The right window, titled 'lps3025@asus: ~/workspace/6\_Sched2', shows the output of the scheduler: 'START MULTITASKING.....', '\*\*\*\*\*INIT START', '\*\*\*\*\*INIT END', and a list of tasks with their execution times: myTSK2:1, myTSK2:2, myTSK2:3, myTSK2:4, myTSK2:5, myTSK2:6, myTSK2:7, myTSK2:8, myTSK2:9, myTSK2:10, myTSK0:1, myTSK0:2, myTSK0:3, myTSK1:1, myTSK1:2, myTSK1:3, myTSK1:4, myTSK1:5, myTSK1:6, myTSK1:7. Below this, it shows 'rbzhang > \*\*\*\*\*IDLE LOOP.....0.' and a list of idle loops: 1., 2., 3., 4., 5., 6.

运行结果说明：myTSK0、myTSK1、myTSK2的执行时间分别设为20、50、80，到达时间设为50、100、0。由上图可见，最初先执行唯一到达的myTSK2，且myTSK2设置了足够的执行时间可完成该任务。myTSK2完成后myTSK0、myTSK1均已就绪，而执行时间更小的myTSK0先被调度，执行了3次循环后就已经过了预计的执行时间 因而被强行终止，接着执行myTSK1。myTSK1也因为执行时间不足被强行终止，最后执行shell。在shell用完了2000的执行时间后，调度出idle任务继续一直执行下去。

## 遇到的问题 and 解决方案说明

一开始纠结了下idle和schedule的相互调用关系。后来明确了idle\_times这个变量的用处后就写出来了。

为了实现SJF需要知道每个任务开始执行的时间。为此设了一个全局变量StartTime在每个任务刚被调度时记录当时的ticknumber。